Resumo

Rodrigo Lugão Ribeiro Pinto

Universidade Federal Fluminense

12 de Abril de 2018

Conteúdo

Introdução

Motivação Model Checking Lógicas Dinâmicas

PDL Model Cecker

PDL

Implementação em Maude

DPL Model Checker

DPL

Implementação em Maude

Model Checker Genérico de Lógicas Dinâmicas

Lógicas Dinâmicas (II)

Implementação em Maude

Verificação, Validação, Testes

- ► "Elaborar uma solução para o meu problema" não é a única tarefa que deve ser cumprida ao desenvolver um sistema.
- ▶ É comum cometer erros erros durante o desenvolvimento de um sistema. O que fazer para achar esses erros? (Debugging)
- ► Como garantir que o meu sistema está sem erros? Como garantir que ele resolve meu problema corretamente?
- Como garantir que o sistema atende aos requisitos necessários? Como saber se o sistema realmente faz o que foi proposto?

Verificação, Validação, Testes

► Testes:

- ► Testar todas as condições do sistema pode ser impraticável.
- ► Realizar testes pode não ser possível, dependendo do sistema.
- Resultados de teste podem não ter informação suficiente sobre um problema do sistema (no caso de algum teste não passar) e nem garantem que o sistema está correto (no caso em que todos os testes passam).
- Verificação por prova:
 - Usa axiomas e regras de prova para provar a corretude do sistema.
 - Funciona para sistemas de estados finitos e infinitos.
 - Dependendo do sistema, conseguir uma prova pode ser difícil.
 - Para cada sistema, uma prova diferente.
 - Pouco automatizável.

Verificação, Validação, Testes

- Verificação de modelos (Model Checking):
 - ▶ O sistema é representado como um modelo. As propriedades são verificadas em cima desse modelo.
 - Explora exaustivamente todos o comportamentos possíveis.
 - Automático.
 - Em geral é mais fácil modelar um sistema e suas propriedades do que elaborar uma prova de que o sistema está correto/atende à alguma propriedade.
 - Funciona para sistemas de estados finitos e infinitos.
 - ► Tipicamente só serve para sistemas com estados finitos.

Model Checking

- ▶ O problema: dado um modelo e uma (ou mais) propriedades, verificar se o modelo satisfaz essas propriedades.
- A solução: percorrer todo o modelo, verificando se a propriedade vale. Se todo o modelo foi percorrido e a propriedade não foi violada, então aquele modelo satisfaz aquela propriedade.
- Como transformar o sistema em um modelo?
- Como representar as propriedades?

Model Checking

- O sistema pode ser visto da seguinte maneira:
 - Um conjunto com todos os estados possíveis;
 - Um conjunto com todas as transições entre estados que podem ocorrer;
 - Um outro conjunto que diz todas as propriedades de cada estado.
- Uma estrutura de Kripke!
- As propriedades a serem verificadas podem ser descritas como fórmulas lógicas.
- Podemos usar lógicas modais.
- Os Model Checkers a seguir foram feitos em Maude.
- Disponíveis em https://github.com/RodrigoLugao/MaudeStuff .
- Por que Maude?

Lógicas Dinâmicas

- Extensões da Lógica modal.
- Conceito de Ações ou Programas.
- ▶ Associa a cada Ação α os operadores $[\alpha]$ e < α >.
- ▶ Então $[\alpha]$ p significa "depois de qualquer execução de α , vale p" e < α >. significa "depois de alguma execução de α , vale p".
- O modelo de uma lógica dinâmica geralmente é uma estrutura de Kripke comum, com as transições nomeadas (pelas Ações).
- Num sistema Multi-agentes, os agentes executam ações, então é interessante usar lógicas que tratam de ações.

PDL

- Possui as características descritas anteriormente.
- ► Alguns operadores sobre Ações: ";", "U", "*".
- → "a;b" significa "uma execução de a seguida de uma execução de b".
- ▶ "aUb" significa "uma execução de a ou de b".
- ▶ "a*" significa "0 ou mais execuções de a".
- O modelo é o mesmo.

- Faz uma busca em profundidade limitada.
- Dividido em três módulos:
 - O primeiro contém os Sorts que definem os mundos, ações, contém também regras de como os operadores sobre ações funcionam, etc.
 - O segundo contém algumas operações auxiliares, e operações que definem a relação de satisfação, ou seja, o "corpo" do Model Checker.
 - O terceiro módulo é a parte customizável, onde o usuário especifica o modelo a ser verificado.
- Depois de especificar seu modelo, o usuário verifica esse modelo com o comando "red modelCheck(W, F, N, empty) ."

- O Model Checker cai em diferentes casos dependendo da fórmula fornecida.
 - Se não houver operador modal na fórmula, ele faz uma reflexão para o módulo do modelo e verifica se a proposição (ou fórmula) vale naquele mundo.
 - Se houver operador modal com uma única ação, o Model Checker faz uma reflexão para buscar os mundos vizinhos a partir daquela ação, e prossegue com a busca em profundidade em cada um dos vizinhos, um por vez. Se algum desses vizinhos retorna verdadeiro, esse passo também retorna verdadeiro (só verifica o "diamond").
 - Se houver operador modal com ações compostas, o Model Checker faz uma reflexão para o primeiro módulo, e busca todas as aplicações das regras sobre os operadores de ações possíveis. Uma busca em profundidade é feita em cada opção possível.

- O Model Checker cai em diferentes casos dependendo da fórmula fornecida.
 - Se em algum momento a profundidade atinge o limite, então o Model Checker retorna verdadeiro.
 - Caso terminem os "ramos" da busca sem que um "ramo" verdadeiro tenha sido achado, então o Model Checker retorna verdadeiro.

DPL

- Lógica Deôntica de Ações (versão proposicional).
- Alguns operadores sobre Ações e fórmulas:
 - ▶ □ e ⊔ são execução paralela e escolha não determinística, respectivamente.
 - ightharpoonup é a execução de uma ação diferente de α e \emptyset e U são a ação impossível e a execução de qualquer ação, respectivamente.
 - $\alpha =_{\mathit{act}} \beta$ indica que α e β fazem parte dos mesmos eventos.
 - ▶ $P(\alpha)$ é a permissão forte, ela é verdadeira se a execução de α é permitida em qualquer cenário.
 - ▶ $P_w(\alpha)$ é a permissão fraca, ela é verdadeira se a execução de α é permitida em algum cenário.
 - Os demais são os operadores clássicos.
 - ▶ Obs.: O operador de obrigação é definido da seguinte maneira: $O(\alpha) \equiv P(\alpha) \land \neg P_w(\bar{\alpha})$.

DPL

- Conceito de Eventos: Uma Ação tem um conjunto de eventos dos quais ela faz parte.
- Algumas diferenças no Modelo:
 - As transições agora não são rotuladas por Ações, mas sim por Eventos.
 - O modelo tem uma função I que define o comportamento de alguns operadores sobre Ações e fórmulas, e define de que Eventos as Ações fazem parte.
 - O modelo também possui um conjunto P que define em que mundos os Eventos são permitidos.

- Também faz uma busca em profundidade limitada.
- Também é dividido em três módulos, que funcionam de maneira parecida.
- Agora o usuário tem que especificar o conjunto P e o conjunto I do seu modelo.
- Depois de especificar seu modelo, o usuário verifica esse modelo com o comando "red modelCheck(parametros)."
- A operação modelCheck não faz mais reflexão para o primeiro módulo, pois a função I já tem os casos com os diferentes operadores sobre ações.
- Mas faz algumas reflexões para o terceiro módulo a mais, para verificar as fórmulas P(a) e Pw(a).

Lógicas Dinâmicas (II)

- ► Têm em comum o conceito de ações, e os mesmos operadores modais sobre ações.
- Alguns elementos dos modelos (Conjunto de mundos ou estados, transições rotuladas, função de valoração, etc) também são compartilhados nas diferentes lógicas.
- Outros elementos do modelo podem variar.
- Operadores sobre Ações e fórmulas também variam.
- A função de satisfabilidade deve ter muita coisa em comum entre as diferentes lógicas.
- ► Fazer um Model Checker que possa ser modificado pelo usuário em função da lógica dinâmica que ele quer usar.

- Também faz uma busca em profundidade limitada.
- Também é dividido em três módulos:
 - Os módulos precisam implementar algumas coisas pré definidas: o primeiro módulo precisa ter um conjunto de mundos, por exemplo.
 - O primeiro módulo agora deve ter todos os operadores sobre ações e/ou sobre fórmulas da lógica escolhida, bem como novos conjuntos e sorts que representam elementos da lógica, se necessário.
 - O segundo módulo não é alterado. Ele ainda é a parte da satisfabilidade, agora com casos mais genéricos.
 - Caso ele caia num operador que não conheça, ele faz uma reflexão para o primeiro módulo, para que o mesmo devolva uma fórmula ou conjunto de ações que ele conhece.
 - ▶ O terceiro módulo ainda tem o modelo. É obrigatório que ele tenha os elementos de modelo que são comuns entre as lógicas.

- Também é dividido em três módulos:
 - ▶ A transição do modelo agora é rotulada por qualquer elemento que a lógica use como rótulo.
 - no terceiro módulo devem ficar os elementos adicionais do modelo da lógica escolhida.